1a Parte da P2 de Compiladores 2009

Sintaxe em notação de Wirth

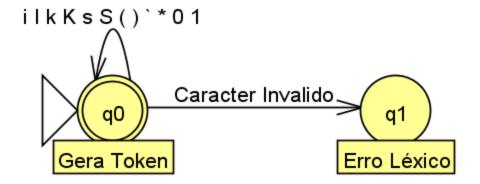
```
Program = {Expr}.
Expr = ("i" | Expr_).
IotaExpr = ("i" | Expr_).
quoteExp = "`" Expr Expr.
astIota = "*" IotaExpr IotaExpr.
Expr_ = "I" | "K" | "k" | "S" | "s" | NonemptyJotExpr | quoteExp | IotaExpr | "(" CCExpr ")".
NonemptyJotExpr = ( "0" | "1") { "0" | "1" } .
```

As subMaquinas quoteExp e astIot são criadas "a mais" para simplificar a análise semântica. Não preciso me preocupar em guardar , ou empilhar, a informação semântica "embutida" em "`" ou "*"

Análise Léxica

A análise léxicadesta linguagem é bastante simples pois todos os terminais possuem apenas 1 caracter. A análise léxica, portanto, se resume a ler um caracter e , caso ele seja um dos terminais da linguagem, gerar um tokem, caso contrário, gerar um erro léxico.

Os terminais deta linguagem são: "i","I","K","k","S","s","\","*","0","1","(",")"



Análise sintática

Cada não terminal da notação de Wirth apresentada se materializa no compilador como uma máquina sintática. A seguir apresentamos as transições criadas para cada máquina. A seguir é apresentado para cada máquina, seu estado inicial, estados finais, transições, identificador de acao semantica e possível ação semantica a executar, bem como o correspondente automato.

As transições que têm como entrada uma maquina, empilham a maquina em execução e o próximo estado e , ao témino de execução de uma submáquina, a máquina anterior é desempilhada juntamente com o proximo estado.

Program

```
Marcação de estados:
Program = 0 { 1 Expr 2 } 1 .

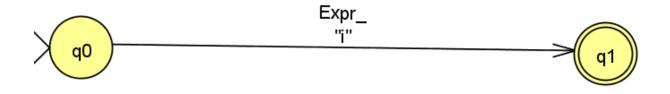
initial: 0
final: 1
(0, Expr) -> 1 Ação semântica: Nenhuma
(1, Expr) -> 1 Ação semântica: Nenhuma
```



Expr

```
Marcação de estados:
Expr = 0 ( 0 "i" 2 | 0 Expr_ 3 ) 1 .

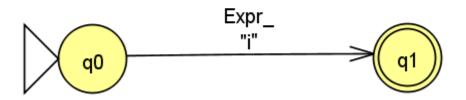
initial: 0
final: 1
(0, "i") -> 1 Ação semântica: gera (lambda (x) x)
(0, Expr_) -> 1 Ação semântica: Nenhuma
```



IotaExpr

```
Marcação de estados:
IotaExpr = 0 ( 0 "i" 2 | 0 Expr_ 3 ) 1 .

initial: 0
final: 1
(0, "i") -> 1 Ação semântica: gera (lambda (x) (x S K))
(0, Expr_) -> 1 Ação semântica: Nenhuma
```



quoteExp

Marcação de estados:

```
quoteExp = 0 "`" 1 Expr 2 Expr 3 .
initial: 0
final: 3
(0, "`") -> 1  Ação semântica: Nenhuma
(1, Expr) -> 2  Ação semântica: gera Expr1
(2, Expr) -> 3  Ação semântica: gera Expr2
```



astIota

Marcação de estados: **astIota** = 0 "*" 1 **IotaExpr** 2 **IotaExpr** 3 .

```
initial: 0
final: 3
(0, "*") -> 1 Ação semântica:
(1, IotaExpr) -> 2 Ação semântica: gera IotaExpr1
(2, IotaExpr) -> 3 Ação semântica: gera IotaExpr2
```



Expr_

Marcação de estados:

 $\mathbf{Expr}_{=} = 0 \ "I" \ 1 \ | \ 0 \ "K" \ 2 \ | \ 0 \ "k" \ 3 \ | \ 0 \ "S" \ 4 \ | \ 0 \ "s" \ 5 \ | \ 0 \$ NonemptyJotExpr $6 \ | \ 0 \$ quoteExpr $7 \ | \ 0 \ | \ 0 \ "(" \ 8 \ CCExpr \ 9 \ ")" \ 10 \ .$

```
initial: 0

final: 1

(0, "I") \rightarrow 1 Ação semântica: gera (lambda (x) x)

(0, "K") \rightarrow 1 Ação semântica: gera (lambda (x y) x)

(0, "k") \rightarrow 1 Ação semântica: gera (lambda (x y) x)

(0, "S") \rightarrow 1 Ação semântica: gera (lambda (x y z) ((x z) (y z)))

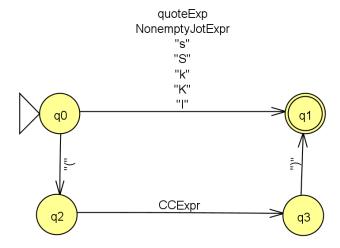
(0, "s") \rightarrow 1 Ação semântica: gera (lambda (x y z) ((x z) (y z)))

(0, NonemptyJotExpr) \rightarrow 1 Ação semântica: Nenhuma

(0, quoteExp) \rightarrow 1 Ação semântica: Nenhuma

(0, "(") \rightarrow 2 Ação semântica: Gera (
(2, CCExpr) \rightarrow 3 Ação semântica: Nenhuma

(3, ")") \rightarrow 1 Ação semântica: Gera )
```



NonemptyJotExpr

Marcação de estados:

NonemptyJotExpr = $0 (0 "0" 2 | 0 "1" 3) 1 { 4 "0" 5 | 4 "1" 6 } 4$.

